Minart Louis Note: 20/20 (score total : 20/20)



+171/1/42+

## QCM THLR 4

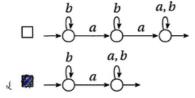
Nom et prénom, lisibles :	Identifiant (de haut en bas) :
LOUIS MINART	
	<b>a</b> 0 □1 □2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
	<b>2</b> □1 □2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
	□0 □1 □2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 👺9
	□0 □1 □2 123 □4 □5 □6 □7 □8 □9
plutôt que cocher. Renseigner les champs d'iden sieurs réponses justes. Toutes les autres n'en ont plus restrictive (par exemple s'il est demandé si pas possible de corriger une erreur, mais vous po incorrectes pénalisent; les blanches et réponses r	ni dans les éventuels cadres grisés « 🏖 ». Noircir les cases tité. Les questions marquées par « 🗶 » peuvent avoir pluqu'une; si plusieurs réponses sont valides, sélectionner la 0 est <i>nul</i> , <i>non nul</i> , <i>positif</i> , ou <i>négatif</i> , cocher <i>nul</i> ). Il n'est puvez utiliser un crayon. Les réponses justes créditent; les multiples valent 0.  Implet: les 3 entêtes sont +171/1/xx+···+171/3/xx+.
<b>Q.2</b> Le langage $\{a^n \mid \forall n \in \mathbb{N}\}$ est	
□ vide □ fini 』 🏿 ration	nnel non reconnaissable par automate
<b>Q.3</b> Le langage $\{ \heartsuit^n \mid \forall n \in \mathbb{N} \}$ est	
☐ fini ☐ vide → 🗃 rationnel	(!) non reconnaissable par automate fini
Q.4 Un langage quelconque  □ peut n'être inclus dans aucun langage dér □ peut avoir une intersection non vide avec   ⟨ 2 est toujours inclus (⊆) dans un langage ra □ n'est pas nécessairement dénombrable  Q.5 Quels langages ne vérifient pas le lemme de	son complémentaire tionnel
<ul><li>Certains langages reconnus par DFA</li><li>Tous les langages non reconnus par la</li></ul>	Certains langages non reconnus par DFA  Tous les langages reconnus par DFA
<b>Q.6</b> Combien d'états au moins a un automate dont la <i>n</i> -ième lettre avant la fin est un <i>a</i> (i.e., ( <i>a</i>	e déterministe émondé qui accepte les mots sur $\Sigma = \{a, b\}$ + $b$ )* $a(a+b)^{n-1}$ ):
n+1 $n(n+1)$	$2^n$ Il n'existe pas.
<b>Q.7</b> Si un automate de $n$ états accepte $a^n$ , alor	s il accepte
$\square (a^n)^m \text{ avec } m \in \mathbb{N}^* \qquad \square a^{n+1}$ $\square a^n$	$\forall  a^p(a^q)^* \text{ avec } p \in \mathbb{N}, q \in \mathbb{N}^* : p+q \le n$ $a^m \text{ avec } m \in \mathbb{N}^*$
nelle?  Thompson, déterminimisation, évaluatio Thompson, déterminisation, Brzozowski	McCluskey. contanées, déterminisation, minimisation, évaluation.



Q.9 Déterminiser cet automate :  $\xrightarrow{a,b} \xrightarrow{a,b} \xrightarrow{a,b} \xrightarrow{a,b}$ 



2/2



Q.10 Comment marche la minimisation de Brzozowski d'un automate A?

2/2

7	×	Det(T(Det(T(A))))
---	---	-------------------

- $\Box$   $T(Det(T(Det(T(\mathcal{A})))))$

Fin de l'épreuve.

